

Grundbegriffe der Informatik

Übung

Simon Wacker

Karlsruher Institut für Technologie

Wintersemester 2015/2016

Limes Superior

$$X \in \{\mathbb{R}, \mathbb{R}_+, \mathbb{R}_0^+, \mathbb{N}_0, \mathbb{N}_+\}$$

$$h: X \rightarrow \overline{\mathbb{R}}, \text{ wobei } \overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$$

$$\text{Definition } \limsup_{\substack{x \rightarrow \infty \\ x \in X}} h(x) = \lim_{\substack{x \rightarrow \infty \\ x \in X}} \sup_{\substack{a \geq x \\ a \in X}} h(a)$$

Vorstellung Größter Wert dem sich die Abbildung im Unendlichen annähert

Beispiele

- $\limsup_{x \rightarrow \infty} \sin(x) = 1$, obwohl $\nexists \lim_{x \rightarrow \infty} \sin(x)$
- $\limsup_{x \rightarrow \infty} \log_2(x) = \lim_{x \rightarrow \infty} \log_2(x) = \infty$
- $\limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} = 0$

Landau-Symbol O für Abbildungen f und g aus \mathbb{R}^X

Definition $f \in O(g)$ gdw. $c = \limsup_{\substack{x \rightarrow \infty \\ x \in X}} \left| \frac{f(x)}{g(x)} \right| < \infty$

Vorstellung f asymptotisch durch $c \cdot g$ von oben beschränkt

Charakterisierung $f \in O(g)$ gdw.

$$\exists c \in \mathbb{R}_+ : \exists x_0 \in \mathbb{N}_+ : \forall x \geq x_0 : |f(x)| \leq c \cdot |g(x)|$$

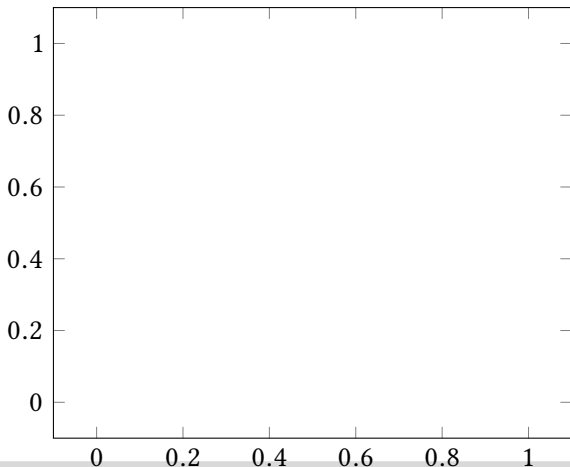
$|f(x)|$ für „hinreichend große“ x
durch $c \cdot |g(x)|$ von oben beschränkt)

Bemerkungen

- Egal ob $c \in \mathbb{R}_+$ oder $c \in \mathbb{R}_0^+$
- Egal ob $x_0 \in \mathbb{N}_+$ oder \mathbb{N}_0 , solange $x_0 \in X$

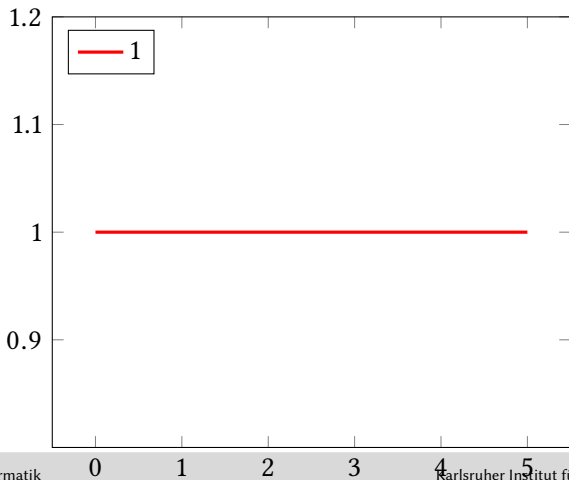
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{\cdot}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(\cdot^2) \subsetneq O(\exp)$$



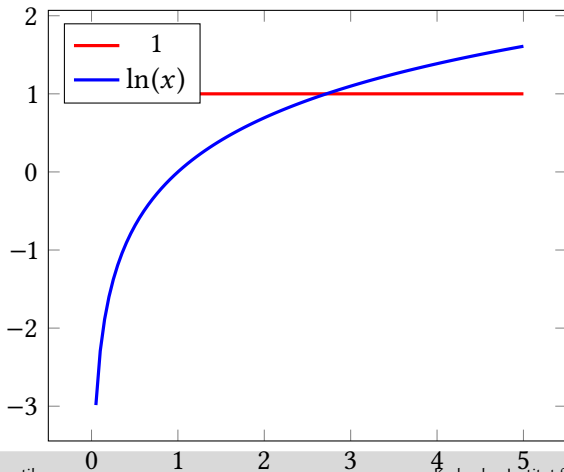
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{\cdot}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(\cdot^2) \subsetneq O(\exp)$$



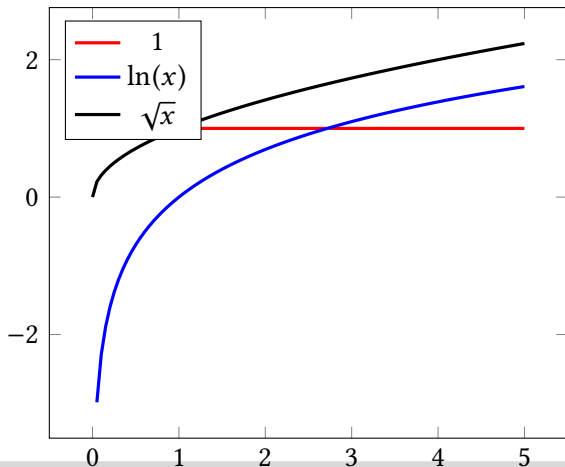
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{\cdot}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(\cdot^2) \subsetneq O(\exp)$$



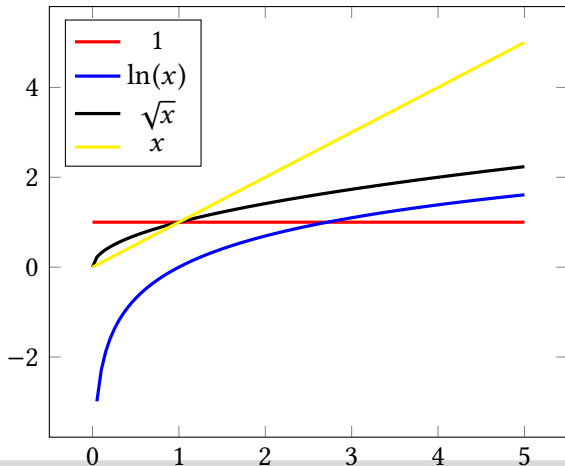
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{\cdot}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(\cdot^2) \subsetneq O(\exp)$$



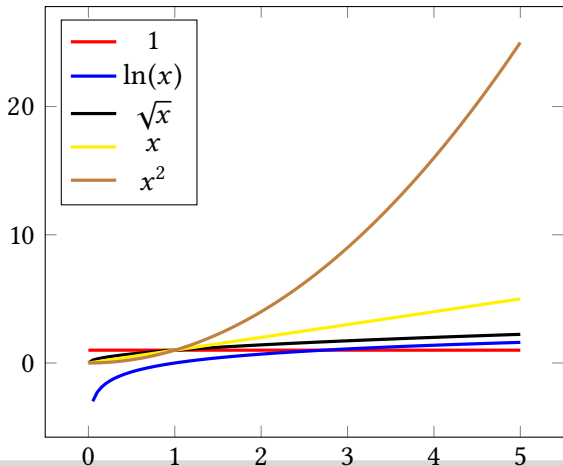
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{x}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(x^2) \subsetneq O(\exp)$$



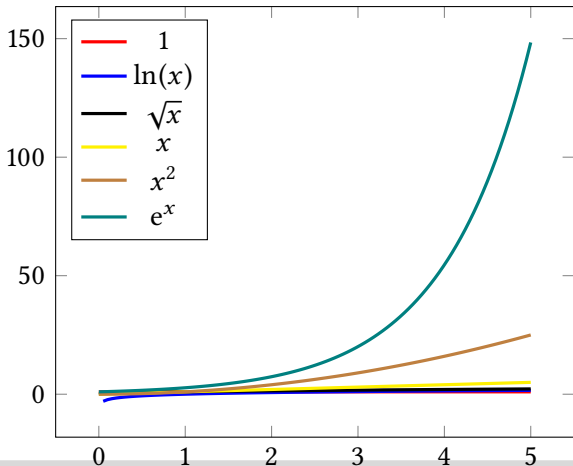
Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{x}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(x) \subsetneq O(x^2) \subsetneq O(\exp)$$



Inklusionen

$$O(1) \subsetneq O(\ln) \subsetneq O(\sqrt{x}) \subsetneq O(\text{id}_X) \subsetneq O(x^2) \subsetneq O(e^x)$$



$$g, h: X \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\text{Satz } O(g) \cdot O(h) \subseteq O(g \cdot h)$$

$$\text{Umformulierung } \forall f_1 \in O(g) \forall f_2 \in O(h) : f_1 \cdot f_2 \in O(g \cdot h)$$

Beweis

$$f_1 \in O(g) \text{ und } f_2 \in O(h)$$

$$\exists c_1, c_2 \in \mathbb{R}_+ : \exists x_{0,1}, x_{0,2} \in \mathbb{N}_+ :$$

$$\forall x \geq x_{0,1} : |f_1(x)| \leq c_1 \cdot |g(x)|$$

$$\forall x \geq x_{0,2} : |f_2(x)| \leq c_2 \cdot |h(x)|$$

$$\forall x \geq \max(x_{0,1}, x_{0,2}) : |f_1(x)| \cdot |f_2(x)| \leq c_1 |g(x)| \cdot c_2 |h(x)|$$

$$\exists c \in \mathbb{R}_+ : \exists x_0 \in \mathbb{N}_+ :$$

$$\forall x \geq x_0 : |f_1(x)| \cdot |f_2(x)| \leq c \cdot |g(x)| \cdot |h(x)|$$

$g, h: X \rightarrow \mathbb{R}$

Satz $O(g \cdot h) \subseteq O(g) \cdot O(h)$

Umformulierung $\forall f \in O(g \cdot h) \exists f_1 \in O(g) \exists f_2 \in O(h) : f = f_1 \cdot f_2$

Beweis

$f \in O(g \cdot h), \exists c \in \mathbb{R}_+ : \exists x_0 \in \mathbb{N}_+ : \forall x \geq x_0 : |f(x)| \leq c \cdot |g(x)| \cdot |h(x)|$

$$f_1(x) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x < x_0, \\ c \cdot g(x), & \text{sonst,} \end{cases} \quad f_2(x) = \begin{cases} \frac{f(x)}{f_1(x)}, & \text{falls } f_1(x) \neq 0, \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

$\forall x \geq x_0 : f_1(x) = 0 \rightarrow c \cdot g(x) = 0 \rightarrow |f(x)| \leq 0 \rightarrow f(x) = 0$

$\forall x \in \mathbb{R} : f_1(x) \cdot f_2(x) = f(x)$

$\forall x \geq x_0 : |f_1(x)| \leq c \cdot |g(x)| \wedge |f_2(x)| \leq |h(x)|$

$g, h: X \rightarrow \mathbb{R}$

Satz $O(g \cdot h) \subseteq O(g) \cdot O(h)$

Umformulierung $\forall f \in O(g \cdot h) \exists f_1 \in O(g) \exists f_2 \in O(h) : f = f_1 \cdot f_2$

Beweis

$f \in O(g \cdot h), \exists c \in \mathbb{R}_+ : \exists x_0 \in \mathbb{N}_+ : \forall x \geq x_0 : |f(x)| \leq c \cdot |g(x)| \cdot |h(x)|$

$$f_1(x) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x < x_0, \\ c \cdot g(x), & \text{sonst,} \end{cases} \quad f_2(x) = \begin{cases} \frac{f(x)}{f_1(x)}, & \text{falls } f_1(x) \neq 0, \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Zu zeigen: $\forall x \geq x_0 : |f_2(x)| \leq |h(x)|$

Fall 1: $f_1(x) = 0$. Dann $|f_2(x)| = 0 \leq |h(x)|$

Fall 2: $f_1(x) \neq 0$. Dann $|f_2(x)| = \frac{|f(x)|}{|f_1(x)|} \leq \frac{c \cdot |g(x)| \cdot |h(x)|}{c \cdot |g(x)|} = |h(x)|$

Landau-Symbol O für Abbildungen f und g aus $\mathbb{R}^{\mathbb{N}_0}$

Definition $f \in O(g)$ gdw. $c = \limsup_{\substack{n \rightarrow \infty \\ n \in \mathbb{N}_0}} \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| < \infty$

Vorstellung f asymptotisch durch $c \cdot g$ von oben beschränkt

Charakterisierung $f \in O(g)$ gdw.

$$\exists c \in \mathbb{R}_+ : \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 : \forall n \geq n_0 : |f(n)| \leq c \cdot |g(n)|$$

($|f(n)|$ für „hinreichend große“ n
durch $c \cdot |g(n)|$ von oben beschränkt)

Bemerkung Egal ob $c \in \mathbb{R}_+$ oder $c \in \mathbb{R}_0^+$

Beispiel

Behauptung $[n \mapsto \frac{n^3+2n}{2n+1}] \in O(n \mapsto n^2)$

Beweis Für jedes $n \in \mathbb{N}_0$ mit $n \geq 1$ gilt

$$\begin{aligned}\frac{n^3 + 2n}{2n + 1} &\leq \frac{n^3 + 2n}{2n} \\ &= \frac{1}{2}n^2 + 1 \\ &\leq \frac{1}{2}n^2 + n^2 \\ &= \frac{3}{2}n^2.\end{aligned}$$

Wähle beispielsweise $c = \frac{3}{2}$ und $n_0 = 42$.

Binomialkoeffizienten

Definition

$$\forall n \in \mathbb{R} : \forall k \in \mathbb{N}_0 : \binom{n}{k} = \prod_{j=1}^k \frac{n+1-j}{j}$$

Spezialfall

$$\forall n \in \mathbb{N}_0 : \forall k \in \mathbb{Z}_{n+1} : \binom{n}{k} = \frac{n!}{k! \cdot (n-k)!}$$

Binomialkoeffizienten – Asymptotik

$$f_k: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, n \mapsto \begin{cases} \binom{n}{k}, & \text{falls } n \geq k, \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Behauptung $f_k \in \Theta(n \mapsto n^k) = O(n \mapsto n^k) \cap \Omega(n \mapsto n^k)$

Binomialkoeffizienten – Asymptotik

$$f_k: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, n \mapsto \begin{cases} \binom{n}{k}, & \text{falls } n \geq k, \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Behauptung $f_k \in \Theta(n \mapsto n^k) = O(n \mapsto n^k) \cap \Omega(n \mapsto n^k)$

Beweis von $f_k \in O(n \mapsto n^k)$ Für jedes $n \geq k$ gilt

$$f_k(n) = \binom{n}{k} = \prod_{j=1}^k \frac{n+1-j}{j} \leq \prod_{j=1}^k \frac{n}{1} = n^k$$

Wähle beispielsweise $c = 1$ und $n_0 = k$

Binomialkoeffizienten – Asymptotik

$$f_k: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, n \mapsto \begin{cases} \binom{n}{k}, & \text{falls } n \geq k, \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Behauptung $f_k \in \Theta(n \mapsto n^k) = O(n \mapsto n^k) \cap \Omega(n \mapsto n^k)$

Beweis von $f_k \in \Omega(n \mapsto n^k)$

$$n \geq 2k$$

$$n + 1 - k \geq n + 1 - \frac{n}{2} = \frac{n}{2} + 1 \geq \frac{n}{2}$$

$$\begin{aligned} f_k(n) &= \binom{n}{k} = \prod_{j=1}^k \frac{n+1-j}{j} \geq \prod_{j=1}^k \frac{n+1-k}{k} \\ &= \frac{1}{k^k} (n+1-k)^k \geq \frac{1}{k^k} \left(\frac{n}{2}\right)^k = \frac{1}{(2k)^k} n^k \end{aligned}$$

Wähle beispielsweise $c = \frac{1}{(2k)^k}$ und $n_0 = 2k$